(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平6-324812

(43)公開日 平成6年(1994)11月25日

(51) Int.Cl.⁵

識別記号 庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 3/06

301 J

301

15/62

P 8125-5L

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 13 頁)

(21)出願番号

特願平5-108010

(22)出願日

平成5年(1993)5月10日

(71)出願人 000005223 . ..

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

(72)発明者 若森 英伸

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72)発明者 北村 和弘

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(74)代理人 弁理士 伊藤 儀一郎

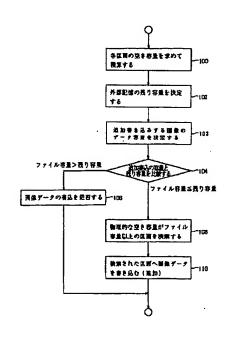
(54)【発明の名称】 画像データの外部記憶書込方法

(57)【要約】

【目的】 本発明は、ファイルを実際に保存できる残り 容量をユーザが正確に取得することが可能となる方法の 提供を目的とする。

【構成】 外部記憶を分割した各区画の物理的な空き容 量を求めて積算し(ステップ100)、1画像のデータ 最大容量に区画の総数が乗ぜれられた値を積算値から減 じて外部記憶の残り容量を決定し(ステップ102)、 追加書き込みが指示された画像データの容量が既知であ ればその値をファイル容量として決定し、また未知であ れば画像の最大容量をファイル容量として決定し(ステ ップ103)、そのファイル容量と外部記憶の残り容量 とを比較し(ステップ104)、残り容量がファイル容 量未満であることを示す比較結果が得られたときに、画 像データの書き込みを拒否し (ステップ106)、残り 容量がファイル容量以上であることを示す比較結果が得 られたときに、物理的な空き容量がファイル容量以上の 区画を検索し(ステップ108)、検索結果で示される 区画へ画像データを追加モードで書き込む (ステップ1 10).

第1発明の原産説明像



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 外部記憶を分割した各区画の物理的な空 き容量を求めて積算し(ステップ100)、

1画像のデータ最大容量に区画の総数が乗ぜれられた値 を積算値から減じて外部記憶の残り容量を決定し (ステ

追加書き込みが指示された画像データの容量が既知であ ればその値をファイル容量として決定し、また未知であ れば画像の最大容量をファイル容量として決定し (ステ ップ103)、

そのファイル容量と外部記憶の残り容量とを比較し(ス テップ104)、

残り容量がファイル容量未満であることを示す比較結果 が得られたときに、画像データの書き込みを拒否し(ス テップ106)、

残り容量がファイル容量以上であることを示す比較結果 が得られたときに、物理的な空き容量がファイル容量以 上の区画を検索し(ステップ108)、

検索結果で示される区画へ画像データを追加モードで書 き込む (ステップ110)、

ことを特徴とした画像データの外部記憶書込方法。

【請求項2】 外部記憶を分割した各区画の物理的な空 き容量を求めて積算し(ステップ200)、

外部記憶に対する更新モードの書き込みが指示された画 像データと名称が同一なファイルの容量を積算値と加算 し、1画像のデータ最大容量に区画の総数が乗ぜれられ た値を積算値から減じて外部記憶の残り容量を決定し (ステップ202)、

更新モードによる書き込みが指定された画像データの更 新後の容量が既知であれば、その容量をファイル容量と 30 して決定し、また未知であれば画像データの最大容量を ファイル容量として決定し(ステップ203)、

そのファイル容量と外部記憶の残り容量とを比較し (ス テップ204)、

残り容量がファイル容量未満であることを示す比較結果 が得られたときに、画像データの書き込みを拒否し (ス テップ206)、

残り容量がファイル容量以上であることを示す比較結果 が得られたときに、画像データを更新モードで書き込む (ステップ208)、

ことを特徴とした画像データの外部記憶書込方法。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、外部記憶を分割した各 区画へ画像データを書き込む方法に関するものである。

【0002】パーソナルコンピュータで使用されるハー ドディスクは物理的な容量が少なく、OSが管理できる ディスク容量が限られているので、大量の画像データを 単一のディスク区画へ保存して管理することが難しい。

スト側のアプリケーションが主体となって端末側と画像 データの入出力、編集などを行なうシステムにおいて は、ホスト側のアプリケーションから各端末のハードデ ィスク構成を管理することが困難となる。

【0004】このため、複数の区画に分割したハードデ ィスクを仮想的に単一のものとして取り扱うことで、ユ ーザーにハードディスク構成を意識させずにアクセスさ せる方法が採られる。

[0005]

10 【従来の技術】従来においては、各区画の物理的な空き 容量を合計したものをユーザに通知する。

【0006】そして画像データの書き込みがユーザから 指示されると、そのファイルの容量以上の空き容量が残 存している区画を検索し、検索した区画へこの画像デー 夕を書き込む。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】図10 (A) におい て、外部記憶装置(ハードディスク)10が区画A.

B, Cに予め分割されており、これを単一の外部記憶と 20 みなした画像データの保存、削除などが繰り返えされ

【0008】その結果、外部記憶装置10へ次第に画像 データが蓄積されて区画A, B, Cの空き容量が各々3 OKByte, 40KByte, 50KByteとな り、外部記憶装置10の空き容量が全体で120KBy teとユーザに通知される。

【0009】この状態ときにファイル容量が80KBy t e の画像データを追加モードで書き込む指示がユーザ から与えられた場合、区画A、B、Cの空き容量が各々 30KByte, 40KByte, 50KByteであ るので、追加の書き込みを行なえず、その旨を示す応答 が返される。

【0010】また、外部記憶装置10の空き容量が12 OKBy teであることから、30KBy teの画像デ ータを削除してから150KByteの画像データを追 加モードで書き込む指示がユーザから与えられた場合に も、追加の書き込みを行なえず、このため、その旨を示 す応答が返される。

【0011】したがってユーザは、不要なファイルを削 除して十分な空き領域を確保してから画像データを追加 モードで書き込む指示を与える操作を、その書き込みが 成功するまで繰り返す。

【0012】図10 (B) においても、外部記憶装置1 Oが区画A, B, Cに予め分割されており、これを単一 の外部記憶とみなした画像データの保存、削除などが繰 り返えされて区画A、B、Cの空き容量が各々30KB yte, 40KByte, 50KByteとなるまで、 外部記憶装置10の記憶容量が使用される。

【0013】この状態で、ファイル容量が90KByt 【0003】また、ホストに複数の端末が接続され、ホ 50 eであった区画Aの画像データを130KByteのも 3

のへ更新する指示がユーザから与えられた場合、区画 A, B, Cの空き容量が各々30KBvte. 40KB yte, 50KByteであるので、これらのいずれに 対しても書き込みを行なえず、したがって、書き込みの 失敗を示す応答が返される。

【0014】そしてこのときにユーザが上書きを誤って 指示すると、更新前の画像データが削除され、更新後の 画像データも保存されない状態となる。

【0015】本発明は上記従来の事情に鑑みてなされた ものであり、その目的は、実際に書き込みを行なえる空 10 き容量をユーザが取得することが可能となる画像データ の外部記憶書込方法を提供することにある。

[0016]

(課題を解決するための手段) 上記目的を達成するため に、第1発明では図1の方法が採られており、同図の方 法は、外部記憶を分割した各区画の物理的な空き容量を 求めて積算し(ステップ100)、1画像のデータ最大 容量に区画の総数が乗ぜれられた値を積算値から減じて 外部記憶の残り容量を決定し(ステップ102)、追加 その値をファイル容量として決定し、また未知であれば 画像の最大容量をファイル容量として決定し (ステップ 103)、そのファイル容量と外部記憶の残り容量とを 比較し (ステップ104) 、残り容量がファイル容量未 満であることを示す比較結果が得られたときに、画像デ ータの書き込みを拒否し(ステップ106)、残り容量 がファイル容量以上であることを示す比較結果が得られ たときに、物理的な空き容量がファイル容量以上の区画 を検索し(ステップ108)、検索結果で示される区画 へ画像データを追加モードで書き込む(ステップ11 0)、ことを特徴としている。

【0017】また第2発明では図2の方法が採られてお り、同図の方法は、外部記憶を分割した各区画の物理的 な空き容量を求めて積算し (ステップ200)、外部記 億に対する更新モードの書き込みが指示された画像デー タと名称が同一なファイルの容量を積算値と加算し、1 画像のデータ最大容量に区画の総数が乗ぜれられた値を 積算値から減じて外部記憶の残り容量を決定し (ステッ プ202)、更新モードによる書き込みが指定された画 像データの更新後の容量が既知であれば、その容量をフ 40 ァイル容量として決定し、また未知であれば画像データ の最大容量をファイル容量として決定し (ステップ20 3)、そのファイル容量と外部記憶の残り容量とを比較 し (ステップ204)、残り容量がファイル容量未満で あることを示す比較結果が得られたときに、画像データ の書き込みを拒否し(ステップ206)、残り容量がフ ァイル容量以上であることを示す比較結果が得られたと きに、画像データを更新モードで書き込む (ステップ2 08)、ことを特徴としている。

[0018]

【作用】本発明においては、

"実際に画像データを掛き込める容量" の物理的な空き容量を合計したもの" - " 全区画 数" × "1 画像のデータ最大容量(1 画像データの 容量上限)"

とする(図3参照_"実際に画像データを書き込める容 量":"各区画の物理的な空き領域を合計したもの" - "システム保証領域")。

【0019】これにより、

"ある区画の最大空き容量" > "物理的な空き容 量" ÷ "区画数" > " 書き込みデータの容量" の関係が成立し、"実際に画像データを書き込める容 量"の残存が確認された場合(ステップ104,20 4) には、どのような状態であっても、1 画像のデータ 最大容量を越える空き容量の区画が存在している。

[0020]

【実施例】図4にはスタンドアローンのシステムが示さ れており(ホストと複数の端末をネットワークで結ぶシ ステムであっても良い)、ハードディスク10はドライ 書き込みが指示された画像データの容量が既知であれば 20 ブA, B, Cに分割され、コンピュータ本体12はキー ポード14の入力に応じた処理を行なってディスプレイ 16の表示を制御する。

> 【0021】図5は画像データのファイルを追加モード または更新モードでアクセスする処理の手順を示してお り、アクセスすべきファイル容量が既知の場合、そのフ ァイル名称とファイル容量を取得し(ステップ50 0)、また未知であればファイル名のみを取得し(ステ ップ501)、またファイル容量は1画像データの最大 容量と等しいものとし(ステップ502)、取得した名 30 称と同一なファイルの格納先をディスク管理テーブルか ら検索する(ステップ503)。

【0022】このときに、アクセスすべきファイルが存 在していないことを確認した場合で、ファイル更新のア クセスが指示されていたときには、ファイルアクセスの エラー (更新すべきファイルが存在しない) を返し (ス テップ504,506,508)、ファイル追加が指示 されていたときには、図6の処理を開始する (ステップ 504, 506, 510).

【0023】また、アクセスすべきファイルが存在して いることを確認した場合で、ファイル追加のアクセスが 指示されていたときには、ファイルアクセスのエラー (同一名称のファイルが既に存在している) を返し (ス テップ504, 512, 514)、ファイル更新が指示 されていたときには、図7の処理を開始する(ステップ 504, 512, 516).

【0024】図8は画像データのファイルを読み出す処 理の手順を示しており、最初に、アクセスすべきファイ ルの名称を取得し(ステップ800)、次いで、その名 称と同一なファイルの格納先をディスク管理テーブルか

50 ら検索する (ステップ802)

【0025】このときに、アクセスすべきファイルが存 在していないことを確認した場合には、ファイルアクセ スのエラー(読み出しの対象となるファイルが存在しな い)を返し(ステップ804,806)、アクセスすべ きファイルが存在してることを確認した場合には、該当 のファイルから画像データを読み出す(ステップ80 4, 808).

【0026】図9は画像データのファイルを削除する処 理の手順を示しており、最初に、アクセスすべきファイ ルの名称を取得し(ステップ900)、次いで、その名 10 称と同一なファイルの格納先をディスク管理テーブルか ら検索する (ステップ902)。

【0027】このときに、アクセスすべきファイルが存 在していないことを確認した場合には、ファイルアクセ スのエラー(読み出しの対象となるファイルが存在しな い)を返す(ステップ904,906)。

【0028】また、アクセスすべきファイルが存在して ることを確認した場合には、該当のファイルに関する情 報(格納先,ファイル名などが含まれる)をファイル管 理テーブルから削除し、そのファイルを削除する(ステ 20 スク管理テーブルへ追加する(ステップ718)。 ップ904, 908, 910)。

【0029】図6のファイル追加処理は、最初に管理テ ーブルをアクセスしてハードディスク10のドライブ構 成を調べ、ドライプA, B, Cを確認する (ステップ6 00).

【0030】次に、各ドライブA、B、Cの空き容量を 取得してこれらの総計を求め(ステップ602)、1画 像のデータ最大容量にドライプA、B、Cの総数=3が 乗ぜれられた値を空き容量の総計から減じて使用可能な 容量(図3参照)を決定する(ステップ604)。

【0031】そして、追加モードの書き込みが指示され た画像データのファイル容量と使用可能な容量とを比較 し (ステップ606)、使用可能な容量がファイル容量 未満である場合には画像データの書き込みを拒否してフ ァイルアクセスのエラー(容量不足)を返す(ステップ 608).

【0032】また、使用可能な容量が画像データのファ イル容量以上である場合には、物理的な空き容量がファ イル容量以上のドライプA、BまたはCを検索し(ステ ップ610)、そのドライブA, BまたはCへ画像デー 40 タのファイルを追加モードで書き込み (ステップ61 2)、書き込んだファイルに関する情報をディスク管理 テーブルへ追加する (ステップ614)。

【0033】図7のファイル更新処理は、最初に管理テ ーブルをアクセスしてハードディスク10のドライブ構 成を調べ、ドライプA、B、Cを確認する(ステップ7 00).

【0034】次に、各ドライプA, B, Cの空き容量を 取得してこれらの総計を求めると (ステップ702)、 更新の書き込みが指示された画像データと名称が同一な 50 ファイルの容量を取得する(ステップ704)。

【0035】さらに、各ドライプA、B、Cの空き容量 を総計したものに取得したファイル容量を加算し、1画 像のデータ最大容量にドライブA, B, Cの総数=3が 乗ぜれられた値を減算して使用可能な容量(図3参照) を決定する(ステップ706: 更新されるファイルは存 在しないものとして取り扱う)。

【0036】そして、更新の書き込みが指示された画像 データのファイル容量と使用可能な容量とを比較し (ス テップ708)、使用可能な容量がファイル容量未満で ある場合には、画像データの書き込みを拒否してファイ ルアクセスのエラー(容量不足)を返す(ステップ71

【0037】また、使用可能な容量が画像データのファ イル容量以上である場合には、更新されるファイルの情 報をディスク管理テーブルから削除し(ステップ?1 2)、そのファイルを格納先から削除し(ステップ71 4)、新たなファイルを迫加のモードで書き込み(ステ ップ716)、書き込んだファイルに関する情報をディ

【0038】以上説明したように本実施例によれば、画 像データの最大容量にドライブ数を乗じたものがファイ ルの保存が不能な領域として取り扱われるので、ユーザ はファイルを実際に保存できる残り容量を正確に取得す ることが可能となる。

【0039】 したがって図10(A)の場合において、 120 KByteの空き容量が存在するときにはファイ ル容量が120KByte以下の画像データを必ず追加 できる。また図10 (B) の場合においても、ファイル 30 容量が増加した新たなファイルの画像データへ必ず更新

【0040】すなわち、ハードディスク10が単一のド ライブであったときと全く同様にアクセスできる。

[0041]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、画 像データの最大容量にドライブ数を乗じたものがファイ ルの保存が不能な領域として取り扱われるので、ユーザ はファイルを実際に保存できる残り容量を正確に取得す ることが可能となり、外部記憶が単一区画であったとき と全く同様にアクセスできる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】第1発明の原理説明図である。
- 【図2】第2発明の原理説明図である。
- 【図3】発明の作用説明図である。
- 【図4】実施例の構成説明図である。
- 【図5】実施例におけるファイルアクセス(追加、更 新)の処理手順を説明するフローチャートである。
- 【図6】実施例におけるファイル追加の処理手順を説明 するフローチャートである。
- 【図7】実施例におけるファイル更新の処理手順を説明

するフローチャートである。

【図8】実施例におけるファイル読出の処理手順を説明

するフローチャートである。

【図9】実施例におけるファイル削除の処理手順を説明

するフローチャートである。

【図10】従来技術の説明図である。

【符号の説明】

10 ハードディスク

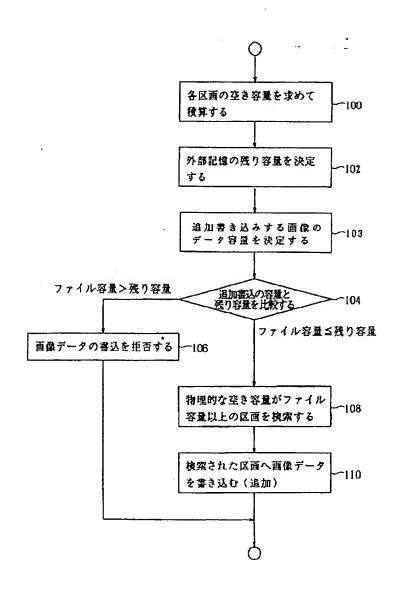
12 コンピュータ本体

14 キーボード

16 ディスプレイ

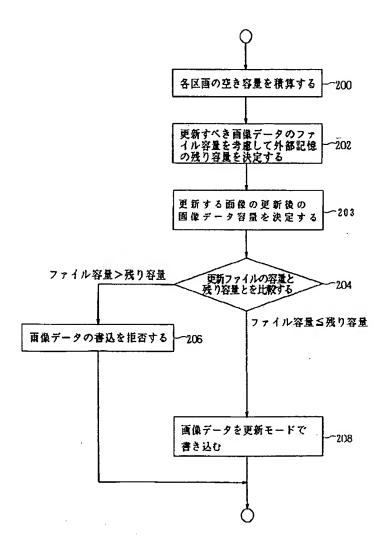
【図1】

第1発明の原理説明図



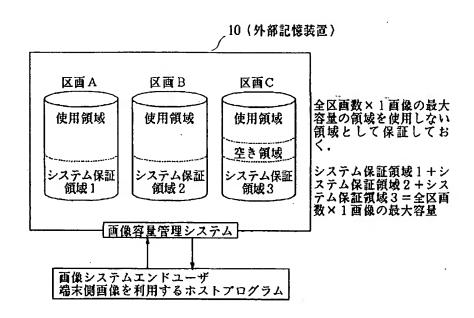
[図2]

第2発明の原理説明図



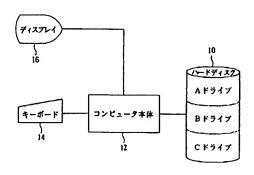
【図3】

発明の作用説明図



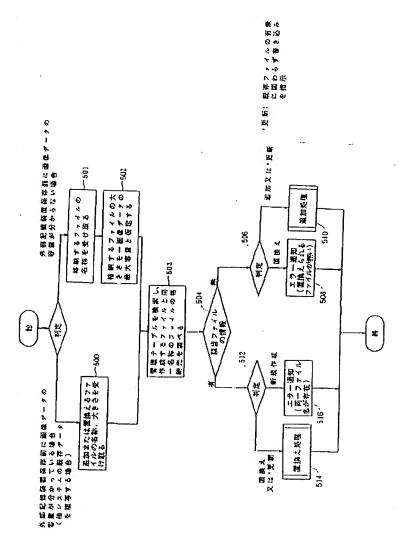
【図4】

実施例の構成説明図



【図5】

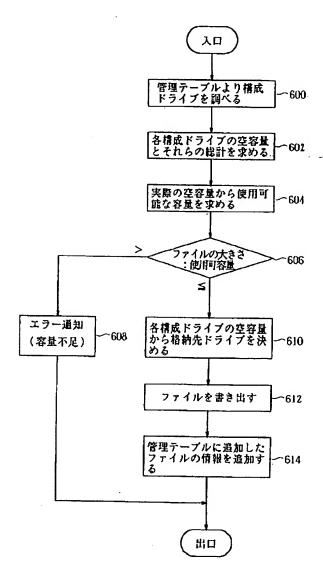
実施例におけるファイルアクセスの処理手順を説明するフローチャート



To see approximate

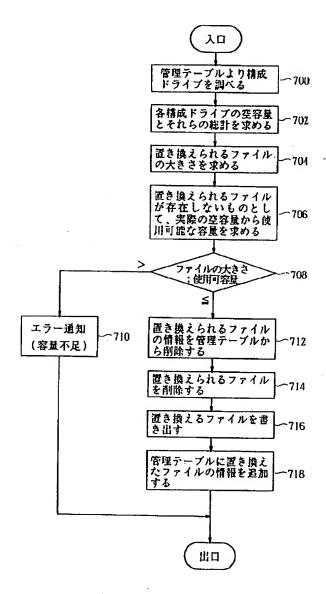
【図6】

実施例におけるファイル追加の処理手順を説明するフローチャート



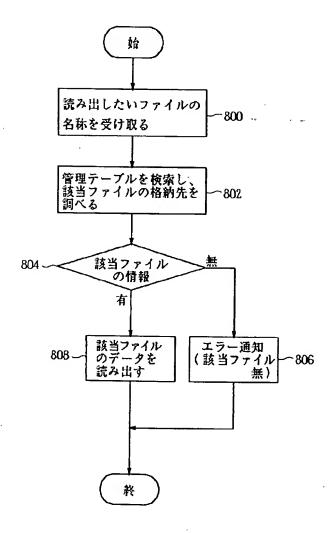
[図7]

実施例におけるファイル更新の処理手順を説明するフローチャート



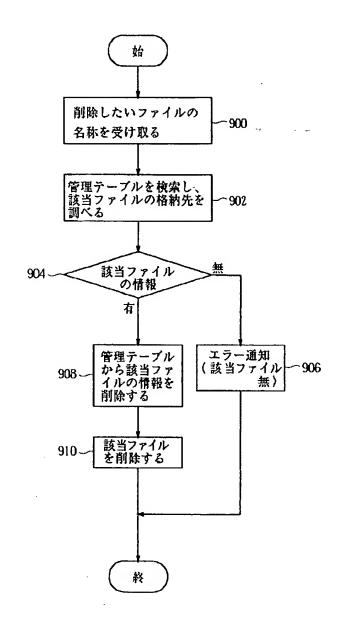
【図8】

実施例におけるファイル読出の処理手順を説明するフローチャート



[図9]

実施例におけるファイル削除の処理手順を説明するフローチャート



【図10】

従来技術の説明図

